ChinaXiv合 Accepted Paper

基于互补约束规划模型的投影 Barzilai-Borwein 梯度算法求解绝对值方程*

严涛

(南京理工大学 理学院 数学系, 南京 210014)

摘 要: 在绝对值方程 Ax-|x|=b 问题有解情形下, 给出了求解绝对值问题的一新方法。首先建立了一等价求解绝对 值问题的互补约束规划模型, 进而利用新模型中的非负约束, 给出了求解绝对值问题投影 Barzilai-Borwein(BB)梯度 算法。数值实验结果表明了方法的有效性。

关键词: 绝对值方程; 互补约束规划; 投影梯度

中图分类号: TP 301.4; O242.2 doi: 10.19734/j.issn.1001-3695.2018.08.0765

> Projected Barzilai-Borwein gradient method for absolute value equations based on mathematical programs with complementarity constraints model

Yan Tao

(Dept. of Mathematics, College of Science, Nanjing University of Science & Technology, Nanjing 210094, China)

Abstract: This paper presented a mathematical program with complementarity constraints (MPCC) model to solve the absolute value equation Ax-|x|=b. Based on the new model, the projected Barzilai-Borwein (BB) gradient method was applied to solve a penalty subproblem and the solution of the original problem was obtained. Preliminary numerical results illustrated the efficiency of the new method.

Key words: absolute value equation; mathematical program with complementarity constraints; projected gradient method

0 引言

考虑如下绝对值方程问题:

$$Ax - |x| = b \tag{1}$$

其中: $A \in R^{n \times n}, b \in R^n$, |x| 按 x 分量的绝对值获取。绝对值问 题为广义绝对值问题 Ax + B[x] = b 的特殊情形[1], 同时在一定条 件下,问题等价于线性互补问题[2,3]。绝对值方程问题已吸引 许多学者对其理论和算法进行深入的研究,且已有许多相关 成果出现。文献[4]对相关理论进行了详细介绍。基于非光滑 方程,文献[5,6]提出了相应的半光滑牛顿法;应用各类光滑 函数将原问题转换为光滑方程, 文献[7~9]提出了相应的光滑 化方法; 文献[10]在 A 为对称矩阵情形下, 将绝对值方程问 题转换为了无约束优化问题,进而提出了求解原问题的 Gauss-Seidel 算法。另一方面,互补约束数学规划是一类约 東中含有互补问题的优化问题。它是均衡约束规划的一个特 殊子类,且在工程设计、经济建模等实际问题中有着很好的 应用[11]。近年来,对于互补约束规划的算法已有很好的研究 进展,如罚函数逼近法[12],光滑逼近法[13],正则方法[14]。受上 述结果启发, 本文建立了求解绝对值方程问题的互补约束规 划等价模型,进而构造了罚函数子问题,并用投影 BB 梯度 方法求解子问题以期获得原绝对值方程问题的解。

1 互补约束规划模型

首先给出一个与绝对值方程问题等价的约束方程系统, 即寻找 w∈R2n 使得

$$Aw = b,$$

 $w_i \ge 0, \ w_i w_{i+n} = 0, i = 1, 2, \dots, n,$ (2)

其中 $\bar{A} = (A-I, -A-I)$ 。

定理 1 如果 x^* 为绝对值方程问题(1)的解,则

$$w = \left(\left(\frac{x^* + |x^*|}{2}\right)^T, \left(\frac{x^* + |x^*|}{2}\right)^T\right)^T$$
 为问题(2)的解; 反之, 如果 w^* 为

问题(2)的解, 定义 $x_i = w_i^* - w_{i+n}^*$ ($i = 1, 2, \dots, n$),则x为绝对值方 程问题(1)的解。

证明 将 w 直接代入问题(2)则得到第一部分结论。对于 证明第二部分, 首先将 w^* 分解为 $(W_1^{*T},W_2^{*T})^T$, 其中 $W_1^* = (w_1^*, \dots, w_n^*)^T, W_2^* = (w_{n+1}^*, \dots, w_{2n}^*)^T$,则问题(2)中的第一个等式可 写成 $A(W_1^* - W_2^*) - (W_1^* + W_2^*) = b$ 。 因此, 可构造 $x = W_1^* - W_2^*$, 即 $x_i = w_i^* - w_{i+n}^* (i = 1, 2, \dots, n)$. 下面只需证 $|x| = W_1^* + W_2^*$ 。由问题(2)有 $w_i^* \ge 0, w_i^* w_{i+n}^* = 0$, [1]

$$\begin{split} \mid x_{i} \mid &= \sqrt{(w_{i}^{*} - w_{i+n}^{*})^{2}} = \sqrt{w_{i}^{*2} + w_{i+n}^{*2} - 2w_{i}^{*}w_{i+n}^{*}} \\ &= \sqrt{w_{i}^{*2} + w_{i+n}^{*2} + 2w_{i}^{*}w_{i+n}^{*}} \\ &= \sqrt{(w_{i}^{*} + w_{i+n}^{*})^{2}} = w_{i}^{*} + w_{i+n}^{*} \end{split}$$

则 $|x|=W_1^*+W_2^*$,第二部分结论得证。

进一步,本文将问题(2)改写为如下互补约束规划问题:

min
$$\frac{1}{2} \| \overline{A}w - b \|^2$$

s.t. $G(w) \ge 0, H(w) \ge 0,$ (3)
 $G(w)^T H(w) = 0,$

其中: $G_i(w) = w_i, H_i(w) = w_{n+i} (i=1,2,\cdots,n)$ 。且 w 为问题(3)的最优 解解当且仅当 w 为问题(2)的解。因此,求解绝对值方程问题 (1)可转换为求解互补约束规划问题(3)。

收稿日期: 2018-08-27; 修回日期: 2018-11-16 基金项目: 国家自然科学基金资助项目(11671205)

作者简介: 严涛(1977-), 男, 江苏泰兴人, 副教授, 博士研究生, 主要研究方向为最优化理论与算法(tyan@njust.edu.cn).

2 算法

算法包含两个迭代过程,一是用来更新变量 w^(k) 的外迭 代,另一个是用来求解每步中子问题的内迭代。为实现求解 算法,由文献[15],首先构造如下罚函数问题

$$\min \frac{1}{2} \| \overline{A}w - b \|^2 + \rho G(w)^T H(w)$$
st $G(w) \ge 0$ $H(w) \ge 0$ (4)

其中: ρ为罚参量。 模型(4)具有互补约束规划问题(3)中的简单非负约束,且可方便应用投影算法,同时本文可以证明通过求解罚函数问题(4)可获得互补约束规划问题(3)的稳定点。因此,算法构造将以模型(4)为基础。

下面给出外迭代算法过程及相应收敛结果。

1) 外迭代算法

算;

a)设置初始点 $w^{(1)}=(w_1^{(1)},w_2^{(1)},\cdots,w_{2n}^{(1)})^T\geq 0$, $\rho_1,\beta>1$, 令 k=1 ; b)令 $x_i=w_i^{(k)}-w_{i+n}^{(k)},i=1,2,\cdots,n$, 如果 $\|Ax-|x|-b\|=0$, 停止计

c)令 $\rho = \rho_k$,以 $w^{(k)}$ 为初始点,求解问题(4)的稳定点 $w^{(k+1)}$; d)令 $k = k + 1, \rho_{k+1} = \beta \rho_k$,转步骤 b)。

定理 2 对于每个 ρ_k , $w^{(k)}$ 为问题(4)的一个稳定点。令 $\rho_k \to \infty$, 且假设 \overline{w} 为 $\{w^{(k)}\}$ 的极限点,则 \overline{w} 为均衡约束规划问题(3)的 C-稳定点。

证明 由 G(w) 和 H(w) 的定义可知, $\nabla G_i(\overline{w})(\nabla H_j(\overline{w}))$ 为第 i(j) 个元素为 1,其他位置元素为 0 的向量。则

$$\{\nabla G_i(\overline{w})\,(i\in\mathcal{I}_G(\overline{w})), \nabla H_j(\overline{w})\,(j\in\mathcal{I}_H(\overline{w})),$$

 $\nabla G_q(\bar{w}), \nabla H_q(\bar{w}) (q \in \{q:G_q(\bar{w})>0,H_q(\bar{w})>0\})\}$ 线性独立。由文献[12]的引理 3.2 得, \bar{w} 为互补约束规划问题(3)的可行点。此外,又因为互补约束规划线性独立约束品性在 \bar{w} 成立,即 $\{\nabla G_r(\bar{w}), \nabla H_f(\bar{w}): i \in \mathcal{I}_G(\bar{w}), j \in \mathcal{I}_H(\bar{w})\}$ 线性独立,则由文献[12]的定理 2.1 可知, \bar{w} 为均衡约束规划问题(3)的 \mathbf{C} -稳定点。

在外迭代算法中,本文每进行一次迭代都需要求解步骤 c)中的问题(4)。下面给出内迭代算法过程。令

$$f(w) = \frac{1}{2} \| \bar{A}w - b \|^2 + \rho G(w)^T H(w)$$

及由 G(w) 和 H(w) 的定义,罚函数问题(4)可简化为如下表达形式:

在内迭代算法中,本文用投影 Barzilai-Borwein 梯度法^[16] 求解问题(5)。搜索方向设定为

$$d^{(k)} = P(w^{(k)} - \alpha_{BB} \nabla f(w^{(k)})) - w^{(k)}$$

其中: $P(\cdot)$ 为投影算子, α_{BB} 为由 BB 方法获得的步长。此外,为确保全局收敛性,算法沿上述投影方向还采用了非单调线搜索获得线搜索步长 λ ,则迭代公式为 $w^{(k+1)} = w^{(k)} + \lambda d^{(k)}$ 。

为区别内外迭代算法中的变量记号,本文令内迭代的变量为z,内迭代算法如下:

2)内迭代算法

a)设置初始点 $z^{(1)} = w^{(k)}$, $\alpha_{BB}^{(1)} = 1/\|\nabla f(z^{(1)})\|_{\infty}$, 令 l = 1;

b)如果 $\|P(z^{(t)} - \nabla f(z^{(t)})) - z^{(t)}\| = 0$, 停止计算,输出 $w^{(k+1)} = z^{(t)}$; 否则,令 $d^{(t)} = P(z^{(t)} - \alpha_{BB}^{(t)} \nabla f(z^{(t)})) - z^{(t)}$, $\lambda = 1$,转步骤c);

c)如果

$$f(z^{(l)} + \lambda d^{(l)}) \le \max_{0 \le i \le \min(l, M-1)} f(z^{(l-j)}) + 10^{-4} \lambda (d^{(l)})^T \nabla f(z^{(l)}),$$

则令 $z^{(l+1)} = z^{(l)} + \lambda d^{(l)}$,转步骤 d); 否则令 $\lambda = \lambda/4$,重复步骤 c);

d) 计 算 $s^{(l)} = z^{(l+1)} - z^{(l)}$, $y^{(l)} = \nabla f(z^{(l+1)}) - \nabla f(z^{(l)})$ 。 如 果 $\langle s^{(l)}, y^{(l)} \rangle \le 0$, 令 $\alpha_{BB}^{(l+1)} = 10^{20}$; 否则令

$$\alpha_{BB}^{(l+1)} = \min \left\{ 10^{20}, \max \left\{ 10^{-20}, \frac{\langle s^{(l)}, s^{(l)} \rangle}{\langle s^{(l)}, y^{(l)} \rangle} \right\} \right\}.$$

e)令 l=l+1, 转步骤 b)。

由文献[16]中定理 2.2 有如下结果

定理 3 由内迭代算法产生的序列 $\{z^{n}\}$ 的任何聚点都是罚函数问题(4)的稳定点。

3 数值结果

外迭代算法中的停机准则设定为 || Ax-|x|-b||≤10⁻⁶。

下面讨论内迭代算法的停机准则。 对于简化的罚函数模型(5),本文定义 *f*(w) 投影梯度为

$$\left(\nabla^{p} f\left(w\right)\right)_{i} = \begin{cases} \left(\nabla f\left(w\right)\right)_{i} & w_{i} > 0\\ \min\left\{0, \left(\nabla f\left(w\right)\right)_{i}\right\} & w_{i} = 0. \end{cases}$$

则 w 为问题(5)的稳定点当且仅当 $\|\nabla^p f(w)\| = 0$ 。另一方面由文献[16]的引理 2.1 可知,上面条件等价于 $\|P((w) - \nabla f(w)) - w\| = 0$,且文献[17]的数值实验表明使用前者的效果更好,因此,内迭代算法停机准则设定为

$$\|\nabla^{p} f(w^{(k)})\| \le \overline{\epsilon} = 10^{(-3)} \|\nabla^{p} f(w^{(1)})\|,$$

其中: w^0 为外迭代算法中的初始点。同时,如果内迭代算法迭代一次结束,则减少 ϵ 的数值,设定为 $\epsilon = \frac{1}{10}\epsilon$ 。同时设定 $\rho_0 = 1, \beta = 1.5$ 。内迭代中 M = 10 。设定最大外迭代步数为 50,最大内迭代步数为 200。

本文首先采用 100 个随机产生的绝对值方程问题作为算法测试问题。 为确保问题有解,即使得 A 的奇异值大于 1,本文取 $A=U\Sigma V$,其中 U 和 V 为均匀分布在[-10,10]的正交矩阵,对角阵 Σ 的元素从区间[1,50]中随机选取。 取均匀分布在[-1,1]的向量 x^* ,则 $b=Ax^*-|x^*|$ 。外迭代算法的初始值 $w^{(1)}=|\mathrm{rand}(2\mathrm{n},1)-\mathrm{rand}(2\mathrm{n},1)|$,本文算法在达到设定的误差情形下成功求解了所有测试题,具体实验结果如表 1 所示。

表 1 100 个随机测试题计算结果

Table 1 Results of 100 random test problems

测试题	结果
测试题维数 n	1000
算法成功求解个数	100
Ax- x -b 平均值	3.6282e-007
外迭代步数平均值	32.04
∥ x−x*∥平均值	3.5772e-007

同时,本文也采用了如下两个算例进行数值验证。

例 $2^{[18]}$ 矩 阵 A 定 义 为 $a_{ii}=4n,a_{i,i+1}=a_{i+1,i}=n,a_{ij}=0.5,(i,j=1,2\cdots n)$,b=(A-I)e,其中I为 n维单位矩阵,e为元素全为1的列向量。该问题的唯一解为

 $x=(1,1,\cdots 1)^T$ 。初始点设定为零向量,算法对 n=200, n=500,及

n=1000 的维数问题进行测试且获得了问题的唯一解,其他迭代次数、停机时的罚参量数值及 $\|Ax-|x|-b\|$ 数值如表 2 所示。

Table 2 Results of example 2

	Table 2	Results of example 2	
维数 n	迭代步数	罚参量 ρ	Ax- x -b
200	22	194.6195	2.7181E-007
500	29	2.2168E+003	1.8910E-007
1000	29	3.3253E+003	6.2445E-007

例 $3^{[19]}$ 矩阵 A 定义为 $a_{ii} = 500, a_{ij} = a_{ji} = 1 + rand, (i \neq j)$ 。其中

rand 为[0,1]的随机数。令 b = (A-I)e,其中 I 为 n 维单位矩阵,

e 为元素全为 1 的列向量。该问题的唯一解为 $x=(1,1,\cdots 1)^T$ 。

本文算法对 n=200, n=500, 及 n=1000 维数问题进行测试。初始点设为零向量。经过有限次迭代,算法获得问题的唯一解,迭代次数、停机时的罚参量数值及 $\|Ax-|x|-b\|$ 数值如表 3 所示。

表 3 例 3 计算结果

Table 3 Results of Example 3

维数 n	迭代步数	罚参量 ρ	Ax- x -b
200	20	129.7463	5.0775E-007
500	25	656.8408	1.8032E-007
1000	23	194.6195	4.7039E-008

4 结束语

本文给出了求解绝对值方程问题基于均衡约束规划的投 影梯度型算法。数值实验验证了算法的有效性,也表明本文 算法为求解绝对值方程问题的一个可行方法。

参考文献:

- [1] Rohn, J. A theorem of the alternatives for the equation Ax+B|x|=b [J]. Linear and Multilinear Algebra, 2004, 52 (6): 421-426.
- [2] Mangasarian O L. Absolute value programming [J]. Computational Optimization and Application, 2007, 36 (1): 43-53.
- [3] Mangasarian O L. Absolute value equation solution via concave minimization [J]. Optimization Letters, 2007, 1 (1): 3-8.
- [4] Mangasarian O L, Meyer R R. Absolute value equations [J]. Linear Algebra and its Application, 2006, 419 (5): 359-367.
- [5] Mangasarian O L. A generalized Newton method for absolute value equations [J]. Optimization Letters, 2009, 3 (1): 101-108.
- [6] Zhang Chao, Wei Qingju. Global and finite convergence of a generalized Newton method for absolute value equations [J]. Journal of Optimization Theory and Applications, 2009, 143 (2): 391-403.
- [7] Louis C, Qu Biao, Zhou Guanglu. A lobally and quadratically convergent method for absolute value equations [J]. Computation Optimization Application, 2011, 48 (1): 45-58.
- [8] Yong Longquan, Liu Sangyang, Zhang Shemin. Smoothing Newton

- method for solving absolute value equations [J]. International Journal of the Physical Science, 2011, 6 (23): 5399-5405.
- [9] 邓永坤, 王海军, 张萍. 基于极大熵牛顿法求解绝对值方程 [J]. 计算机应用研究, 2012, 29 (12): 4546-4548. (Deng Yongkun, Wang Haijun, Zhang Pimg. Maximum entropy Newton method for absolute value equations [J]. Application Research of Computers, 2012, 29 (12): 4546-4548.)
- [10] Muhammad Aslam Noor, Javed Iqbal, Khalida Inayat Noor, et al. On an iterative method for solving absolute value equations [J]. Optimization Letters, 2012, 6 (5): 1027-1033.
- [11] Luo Zhiquan, Pang Jongshi, Ralph D. Mathematical programs with equilibrium constraints [M]. Cambridge:: Cambridge University Press, 1996
- [12] Hu Xinmin, Ralph D. Convergence of a penalty method for mathematical programming with complementarity constraints [J]. Journal of Optimization Theory and Applications, 2004, 123 (2): 365-390.
- [13] Facchiner F, Jiang Houyuan, Qi Liqun. A smoothing method for mathematical programs with equilibrium constrains [J]. Mathematical Programming, 1999, 85 (1): 107-134.
- [14] Scholtes S. Convergence properties of a regularization scheme for mathematical programs with complementarity constraints [J]. SIAM Journal on Optimization, 2001, 11 (4): 918-936.
- [15] Tin-Loi, F. On the numerical solution of a class of unilateral contact structural optimization problems [J]. Structural Optimization, 1999, 17 (2-3): 155-161.
- [16] Birgin E G, Martinez J M, Raydan M. Nonmonotone spectral projected gradient methods on convex sets [J] . SIAM Journal on Optimization, 2000, 10 (4): 1196-1211.
- [17] Lin zhiren, More J J. Newton's method for large bound-constrained optimization problems [J] .SIAM Journal on optimization, 1999, 9 (4): 1100-1127.
- [18] Ujevic N. A new iterative method for solving linear systems [J]. Applied Mathematics and Computation, 2006, 179 (2): 725 –730.
- [19] Burden R L, Faires J D. Numerical analysis [M]. 7th ed. Boston: PWS Publishing Company, 2006.